METHOD AND DEVICE FOR MONITORING NETWORK

Publication number: JP10303961 (A) Publication date: 1998-11-13 Inventor(s): SUGITA MASAHIRO + Applicant(s): NEC CORP +

Classification: - international: H04L12/26; H04L12/56; H04L12/26; H04L12/56;

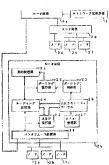
(IPC1-7): H04L12/24; H04L12/26; H04L12/44 - European: H04L12/26M; H04L12/56C1 Application number: JP19970109326 19970425

Priority number(s): JP19970109326 19970425 PROBLEM TO BE SOLVED: To reduce the load on

Abstract of JP 10303961 (A)

device 1.

the overall network monitoring device and traffic of politing for a node at an end. SOLUTION: Each router device 2 is provided with an address resolution protocol(ARP) cache table 26 to which correlation between an IP(internet protocol) address of the node to be managed which is dynamically solved by an ARP and a hardware address and a timer value to measure passage time after address information is used are recorded and the address information which is not used for a fixed period is deleted. The polling is performed to the node 3 to be managed after passage of the fixed period or longer since an ARP entry is used tast by monitoring the timer value, information of response from each node 3 is integrated and held by each router device 2.; The information of the node 3 integrated by polling each router device 2 is collected by the network monitoring



Also published as:

JP3028783 (B2) US6396845 (B1)

Data supplied from the espacenes database - Worldwide

(19)日本調特許庁 (JP) (12) 公開特許公報(A)

(11)特許出顧公開番号

特選平10-303961 (43)公開日 平成10年(1998)11月13日

(51) Int.CL⁶ H 0 4 L 12/44

12/24

12/26

識別記号

FΓ

H 0 4 L 11/00 11/08

340

審査請求 有 請求項の数3 ()L (全 6 頁)

(21)出版番号 (22) 出版日

特簡平9-109326

平成9年(1997)4月25日

(71)出願人 000004237 日本電気株式会社

東京都港区芝五丁月7番1号

(72)発明者 杉田 正浩

東京都港区芝五丁目7番1号 日本電気株 式会社内

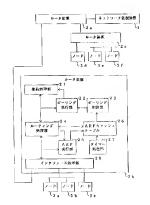
(74)代理人 介理士 若林 忠

(54) 【発明の名称】 ネットワークの監視方法と装置

(57)【要約】

【課題】 総括的なネットワーク監視装置の負荷と、末 端のノードに対するボーリングのトラヒックとを低減す 8.

【解決手段】 各ルータ装置2は、アドレス・レゾリュ ーション・プロトコル (ARP) により動的に解決され た管理対象ノードの I Pアドレスとハードウェア・アド レスの対応関係と、アドレス情報の使用後の経過時間を 計測するタイマー値とが記録されるARPキャッシュ・ テーブル26を備え、一定時間使用されないアドレス情 報を削除する。各ルータ装置2は、このタイマー値を監 視して、最後にARPエントリが使用されてから一定時 間以上経過後に管理対象ノード3に対してボーリングを 行い。各ノード3からの応答の情報を集約して保持す る。ネットワーク監視装置1は、各ルータ装置2をボー リングして集約されたノード3の情報を収集する。



【特許請求の範囲】

【請求項1】 複数のノードと、前記複数のノードを分割してそれぞれ監視する1つ以上のルータ装置と、ネットワーク全体の状態を監視するネットワーク監視装置と頂点として階層的に接続されたツリー機造のネットワークの影響方法において

所定のタイマー値が設定されるアドレス・リゾリューション・プロトコルのキャッシュ・テーブル、以下ARPキャッシュ・テンプルという、と、ボーリングに対する をノードからの応答を集約して保持する手段とを前記各ルータ装置に備え、

前記各ルータ装置が、前記ARPキャッシュ・テーブル の情報を参照して所定時間以上通信の行なわれていない 各ノードに対して選択的にポーリングを行うとともに、 前記ボーリングに対する各ノードからの応答情報を集約 して保持し、

前記ネットワーク監視装置が前記各ルータ装置をボーリ ングしてそれぞれに集約して保持された各ノードの応答 情報を収集することを特徴とするネットワークの監視方 汁

【請求項2】 複数のノードと、前記複数のノードを分 割してそれぞれ監視する1つ以上のルータ装置と、ネットワーク全体の状態を監視するネットワーク監視装置と がネットワーク監視装置を頂点として階層的に接続され ケッリー構造のネットワークの影響装置において

前記各ルータ装置は、それぞれ、適信の行なわれる度に 当該装置のアドレスと、所定のタイマー値が更新して設 定されるアドレス・リゾリューション・プロトコルのキ ャッシュ・テーブル、以下ARPキャッシュ・テーブ ル、と、

前記ARPキャッシュ・テーブルの内容を参照して、一 定明間内にアドレス情報が更新されたノードを除き、配 アルードに対するボーリングを行なうボーリング手段 と、

ボーリングに対する応答を集約して保持し、要求された とき集約した監視情報を出力する監視情報集約手段と、 ボーリングに対する応答により、ARPキャッシュ・テ ーブルの情報を更新する手段とを有し、

前記頂点のネットワーク監視装置は、前記各ルータ装置 に保持された監視情報をボーリングにより収集する手段 を有することを特徴とするネットワーク監視装置。

【請求項3】 前記ARPキャッシュ・テーブルに設定 されるタイマー値は、そのアドレス情報が呼び出された とき所定の値が設定され、時間の経過に伴って減算され る請求項2に記載のネットワーク監視装置。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、複数のノードと、 複数のノードを分割してそれぞれ管理する1つ以上のルータ装置と、ネットワーク全体の状態を監視するネット ワーク艦視装置とがネットワーク艦視装置を頂点とする 際期的に接続されたアリー構造のネットワークの艦視方 法とその装置に関し、特に中間階層のルータ装置を申心 とする分階監視方法とその装置に関する

[0002]

【 従来の技術】複数のノードが接続されたネットワーク を監視するネットワーク管理システムとして、ネットワークの管理装置から配下のノードに対して一定の周期で ボーリングを行い、それに対する各ノードからの応答の 有無、およびその内容により、ネットワークの動作状況 と障害状況を判定する技術は従来から知られていること である。

【0003】図3は、その1例として特開平7-230 54号公報に開示されたネットワーク管理システムを示 すものである。このシステムは、複数のデータ伝送装置 が接続されたネットワークの監視システムにおいて、デ 一夕伝送装置の接続数の増加や頻繁な状況変化に伴っ て、各データ伝送装置に対するボーリング周期の長期化 や各データ伝送装置からの応答のイベント処理の遅延等 の問題点が発生することに対して、それらの問題点を解 決し、ネットワーク監視装置の機能向上を図ることを目 的として、データ伝送装置103a、103b...を ポーリングにより監視する回線接続装置101と、この 回線接続装置101をポーリングにより監視するネット ワーク監視装置102とを設け、階層的にボーリングを 行なってネットワークを監視するものである。すなわ ち、回線接続装置101は、データ伝送装置103の状 態情報を得るためのボーリング機能108 ボーリング によって得られた各データ伝送装置103a、103 b. . . の状況データを集約処理する集約処理機能10 7及び集約処理された状況データを保持する状況保持機 能106を有し、ボーリングによって収集したデータ伝 送装置103の状態を集約処理して状況保持機能106 内のメモリ116に記憶する。その後、ネットワーク監 視装置102が回線接続装置101をボーリングしてメ モリ116に格納されている集約された状況データを収 集するので、ネットワーク監視装置」02の処理すべき 負荷が軽減される。

(004)また、特制平6-37782 分分階には、 時書監視及び正常動作確認のためのボーリンク回数を人 幅に減少して、ネットワーク内のトラヒック自高を低減 することを目的として、図4に示すように、「から登録された中継装置の配置情報に基づいて、ネットワーク空門 変置を頂点とする中継装置のツリー構造を生破する千号 を設け、先ずツリーの末端の中継装置から肌にボーリン グレ、ボーリングが成功した場合は、各ツリーの中間 の中継装置に対するボーリングを省略するネットワーク 管理装置が開示されている。

[0005]

【発明が解決しようとする課題】しかし、上述のポーリ

ング機能を開閉的に設けて、ホットワーク監視装置の監 視機能を申間の回線接続装置に分散する方式は、ネッ アーク監視装置の負荷を軽減する効果はあるが、回線接 続装置からは全てのデータ伝送装置に対して原期的にポ ーリンが行なわれるので、ネットワーク上のトラヒッ クは軽減されていという問題とがある。

【0006】また、ネットワークをツリー構造として、 ブリーの末端の装置から順にボーリングし、ボーリング が成功した場合は、ツリーの中間の装置のボーリングを 省略する方式は、ボーリングのトラヒックがツリー頂点 のネットワーク管理装置に集中し、しかも、ツリーの技 別化が多くで中間の装置より 5年端の装置の方が多数存 在する場合は、省略可能なボーリングの回数が少なくな り、トラヒック削減の効果があまり期待できないという 間距音がある。

【0007】本発明の目的は、上述の問題点を解決し、 ネットワーク上の末端のノードに対する監視形のボリ ングを選択的に行なって、トラヒックを恢復するととし に、総括的なネットワーク監視装置の負荷も軽減できる ネットワークの分散監視装置を提供することにある。 【0008】

【課題を解決するための手段】本発明のネットワーク監 規方法は、各ルータ装置にタイマー値が設定される A R トキャッシュ・テーブルと、ボーリングに対する各ノードからの店客を集約して保持する手段とを備え、各ルー 夕装置がA R P キャッシュ・テーブルの情報を参照して 所定時間以上通信の行なかれていない各ノードに対して 選択的にボーリングを行い、ボーリングに対する各ノードからの店客情報を集約して保持し、ネットワーク監視 装置が各ルータ装置をボーリングしてそれぞれに集約して 保持された各ノードの店客情報を収集することを特徴 とする。

【0009】本発明のネットワーク監視装置は、名ルータ装置にそれぞれ、通信の行なわれる度に当該装置のアドレスと、所定のタイマー値が更新して設定されるARPキャッシュ・テーブルの内容を参照して、一定時間内にアドレス情報が更新されたノードを除き、配下のノードに対するボーリングを行なうボーリング手段と、ボーリングに対する応答を集約して保持し、要求されたとき集約した監視情報を出より、ARPキャッシュ・テーブルの情報を更新する手段と、ホーリングに対する応答により、ARPキャッシュ・テーブルの情報を更新する手段との構造、頂点のネットワーク監視装置には、各ルータ送置に保持された監視情報をボーリングにより収集する手段を確念、頂点のネットワーク監視装置には、各ルータに置に保持された監視情報をボーリングにより収集する手段を確念と

【0010】また、ARPキャッシュ・テーブルに設定 されるタイマー値は、そのアドレス情報が呼び出された とき所定の値が設定され、時間の経過に伴って減算され ることが望ましい。

[0011]

【発明の実施の形態】次に、本発明の実施の形態について図面を参照して説明する。

【0012】図1は、木発明の実施の形態を示す分散ネットワーク監視装置を含むネットワークの1実施例のシステム構成図である。

【0013】図1において、本実純例のネットワークは、ボーリングに応答する機能を備えた複数のノード3(3a~31)と、ネットワーク体を監視する機能を有するネットワーク監視装置1と、ネットリーク監視装置割を頂点としてノード3との間に瞬層的ケエリー構造を立して介在する複数のルーク装置2(2a~2c)とからなる。

【0014】各ルータ装置 2は、ボーリングにより収集 した配下のノードの動作は我の情報を集制して保持する 維勢処理部 21と、配下のタードに対するホーリング を実行するボーリング実行部 2 2 皮がボーリング と変行するボーリング製行部 2 3 皮がボーリング 2 2 の動作を側卸するボーリング制御部 2 3 と、受信し たパケットを処理担当部に配分するルーティング処理部 2 4 と、ルーティング処理部 2 4 の指示により入行レバ ケットを送受信する A R P 実行落 2 5 と、アドレス情報 が記録される A R P キャッシュ・テーブル 2 6 と、人に P キャッシェ・テーブル 2 6 のアドレス情報処理のタイ ミングを飼卸するタイマー処理部 2 7 と、他の製質との 送受信のインタフェース処理 する機能とボーリングに応答する機能とを有する。

【0015】ARPキャッシュ・テーブル26のアドレ ス情報の内容は、図2に示すように、各ノード3及びル ータ装置でごとに、物理的なハードウェア・アドレスで 6 a、論理的なアドレスである LP (インタネット・ブ ロトコル: Internet Protocol) アドレス26b. タイ マー値26c及び監視種別26dの各フィールドを持っ ている。ハードウェア・アドレス26aと1Pアドレス 26 b との関係は、通常は固定的に割り当てられている が、故障や装置移動などによるJPアドレス変更がある ので、ARPプロトコルによって対応付けられる。タイ マー値26cのフィールドにはARPキャッシュ・テー ブル26の保持時間が登録される。この保持時間は、ル ーティング処理部24がARPキャッシュ・テーブル2 6を使用する度に、そのアドレス情報のタイマー値26 cが再登録され、アドレス情報の更新が行なわれる。監 視種別フィールド26 dは、ボーリング対象の識別を表 す符号が記録される領域で、配下に接続された端末のノ ード3に対しては、ボーリングを行なう監視対象である ことを示す"1"が設定され、監視対象に含まれないル ータ2に対しては、"O"が設定される。

【0016】図2は、1例としてルータ装置21のAIP Pキャッシュ・テーブル26の内容のアドレス情報を示 しており、ハードウェア・アドレス26ヵは56パイトの MAC(媒体アクセス部節: Medium Access Control) アドレスを16進表記で表し、1 Pアドレス26 b L は イトを10進表記で表している。1 行目は、ハードウェア・アドレスが02:00:4C:12:34:56で、1 Pアドレスが125.12.10.10ルータ装置2aと残り時間が20秒となった以前(例えば初期設定値が30秒であれば30-20=10秒前)にパントを送信したことを表し、2 「日は、ルータ装置2a(ハードウェア・ドレスが125.12、34.255のルータ装置2cに対して残り時間が30秒をなった以前(初期設定のが10分であれば30秒であれば30~30-0秒、すなわよその時でが30秒であれば30~30-0秒、すなわよその時でが30秒であれば30・30・20・20秒、すなわよその時であるりまである。

刻)にバケットを送信したことを表している。 【0017】ルータ2のアドレス情報は、1つのハード ウェア・アドレスが複数の1Pアドレスに対応している ので、端末ノード3ではなく、ルータ2であると判定す

る。
【 0018】ボーリング制御部23は、ARPキャッシュ・テーブル26の内容を参照して、配下のノード3のアドレス情報に基づいて、一定時間内にアドレス情報が、更新されたノードを除き、ボーリング実行部22に対して配下のノード3へのボーリングを接示する。ボーリングを実行し、各ノードからこのボーリングに対する応答を受信すると、各ノードの動作状況を集勢処理部21に保持する。ネットワーク監視装置1は、この集勢処理部21に保持された各ノードの動作状況を集勢処理部21に保持された各ノードの動作状況を集め処理部21に

【0019】ルーティング処理部24は、ネットワーク 監視装置1から配下のノード気でのパケットを受信する と、このパケットを集約処理部21またはボーリング実 行部22に違し、受信したパケットが配下のノード宛て 以外の場合は、ARPキャッシュ・テーブル26を参照 する。ARPキャッシュ・テーブル26に該当のアレス 有限がたい場合は、ARP実行部25に対してARP 指示を与える。ルーティング処理部24は、また、AR Pキャッシュ・テーブル26を使用する度にそのアドレ ス情報のケンマーグの26を更重する。

【0020】ARP実行部25は、ルーティング処理部 24からARP指示を受けると、インタフェース処理部 28を介してARPパケットを送信する。ARPパケットに対する応答は、インタフェース処理部28を通って ARP実行部25に受信される。ARP実行部25が収 場したアドレス情報は、ARPキャッシュ・テーブル 6に保持される。タイマー処理部27は、ARPキャッシュ・テーブル26のタイマー値26とを関期的に減ら していき、その値が0になったアドレス情報はARPキャッシュ・チーブル26から削除する。

【0021】インターフェース処理部28は、上位のルータ装置2または配下のノード3から受信したパケットをルーティング処理部24に渡し、ルーティング処理部

24から渡されたパケットを指定された宛先に送信す

【0022】上述のように、本実施別は、ARPキャッシュ・デーブル26を監視することにより、適信がでいい。時間以上行なかれていない監視対象ノード3に対して選択的にホーリングを行なうことができる。従って、ネットワーク監視用のトラヒックを削減することができる。【0023】また、各ルーク装置に配下のノードを監視するためのボーリング機能を要求し、附前的なネットワーク管理を行なうことにより、ネットワーク監視装置は、各ルーク装置の集約した管理情報がけ収集さればよいので、ネットワーク監視装置に集申するトラヒックの負責を軽減することができる。

[0024]

【発明の効果】上述のように本発明は、ARPキャッシュ・テーブルを監視して、アドレス情報が削除された。 定時間、通信の行なわれていない監視対象ノードを選択 的にボーリングすることにより、ネットワーク監視用の ボーリングのトラヒックを効率よく削減できる効果があ

【0025】また、ネットワークの際州の中島のルータ 装置がボーリングによってその配下のノードの監視情報 を収集し、これらを集約して保持することにより、ネットワークの最上層の監視表演に集中する監視トラヒック の負荷を保護できる効果がある。

【図面の簡単な説明】

【図1】本発明の1実施例のシステム構成図である。

【図2】ARPキャッシュ・テーブル26のフォーマットの1例を示す例である。

【図3】従来のネットワーク監視装置の1例のシステム 構成図である。

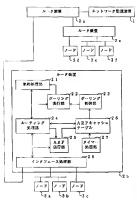
【図4】従来のネットワーク監視装置の他の1例のシステム構成図である。

【符号の説明】

- 1.101 ネットワーク監視装置
- 2, 2a~2c ルータ装置
- 3.3a~3f J-F
- 21 集約処理部
- 22 ポーリング実行部
- 23 ボーリング制御部
- 2.4 ルーティング処理部
- 25 ARP実行部
- 26 ARPキャッシュ・テーブル
- 26a ハードウェア・アドレス
- 26b IPアドレス
- 26 c タイマー値
- 26d 監視種別
- 27 タイマー処理部
- 28 インタフェース処理部

【図1】





	26 ARPキャッシュ・テーブル		
26a (26b	26c (%6d
ハードウェア・アドレス	IPTFLX	タイマー信	啶视程 别
00:00:40:12:34:56	125. 12. 10. 1	20	g
00:00:4C:12:34:56	125.12.34.255	30	e
00:00:40:12:34:78	125. 12. 56. 23	0	1
00:00:4C:12:34:89	125. 12. 56. 108	30	1
00:00:4C:12:34:9A	125. 12. 78. 6	10	1

[図3]

